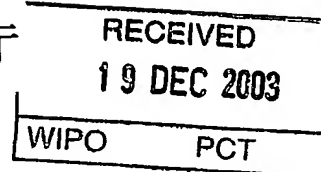


01.12.03

日本国特許庁
JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日
Date of Application: 2002年12月12日

出願番号
Application Number: 特願2002-360072
[ST. 10/C]: [JP 2002-360072]

出願人
Applicant(s): 日本電気株式会社

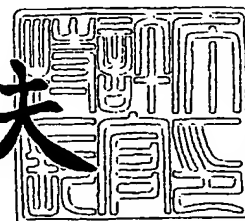
BEST AVAILABLE COPY

**PRIORITY
DOCUMENT**
SUBMITTED OR TRANSMITTED IN
COMPLIANCE WITH RULE 17.1(a) OR (b)

2003年10月29日

特許庁長官
Commissioner,
Japan Patent Office

今井康夫



【書類名】 特許願

【整理番号】 52900043

【提出日】 平成14年12月12日

【あて先】 特許庁長官殿

【国際特許分類】 H04Q 7/00

【発明者】

 【住所又は居所】 東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株式会社内

 【氏名】 野間 吏詞

【特許出願人】

 【識別番号】 000004237

 【氏名又は名称】 日本電気株式会社

【代理人】

 【識別番号】 100088812

 【弁理士】

 【氏名又は名称】 ▲柳▼川 信

【手数料の表示】

 【予納台帳番号】 030982

 【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

 【物件名】 明細書 1

 【物件名】 図面 1

 【物件名】 要約書 1

 【包括委任状番号】 9001833

【プルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 無線制御装置及びそれを用いた移動通信システム並びにその動作制御方法

【特許請求の範囲】

【請求項 1】 移動端末に関するユーザデータの転送制御をなすユーザプレーン制御手段と、制御信号であるシグナリングの転送制御をなすコントロールプレーン制御手段とを含み、無線基地局を管理する無線制御装置であって、

前記コントロールプレーン制御手段は、ページング処理起動のための外部トリガに応答して、この外部トリガに含まれる端末識別情報に基づき、この端末識別情報により特定される移動端末が属する着信群を示すページンググループ情報を決定するページンググループ決定手段を有し、

前記ユーザプレーン制御手段は、このページンググループ情報を基に、前記無線基地局が生成するページング用無線チャネルのための設定情報を決定する無線チャネル設定情報決定手段を有することを特徴とする無線制御装置。

【請求項 2】 前記コントロールプレーン制御手段と前記ユーザプレーン制御手段とを物理的に分離してなることを特徴とする請求項 1 記載の無線制御装置。

【請求項 3】 前記ページンググループ決定手段は、前記端末識別情報と前記ページンググループ情報との変換テーブルを用いて前記ページンググループ情報を決定するようにしたことを特徴とする請求項 1 または 2 記載の無線制御装置。

【請求項 4】 前記無線チャネル設定情報決定手段は、前記ページンググループ情報及び前記無線基地局における無線チャネルの現在の送信フレーム番号を基に、前記ページング用無線チャネルの送信フレーム番号情報及び当該チャネルに載せるための前記ページンググループ対応のページング識別子情報を、前記設定情報として決定することを特徴とする請求項 1～3 いずれか記載の無線制御装置。

【請求項 5】 前記コントロールプレーン制御手段は、ページング用メッセ

ージを作成する手段を、更に有することを特徴とする請求項 1～4 いずれか記載の無線制御装置。

【請求項 6】 前記コントロールプレーン制御手段は、前記ページング用メッセージを送出する無線基地局を特定するためのページングエリア情報を決定する手段を、更に有することを特徴とする請求項 5 記載の無線制御装置。

【請求項 7】 前記ユーザプレーン制御手段は、前記ページングエリア情報に従って、前記ページング用メッセージ及び前記設定情報を前記無線基地局へ送出することを特徴とする請求項 6 記載の無線制御装置。

【請求項 8】 請求項 1～7 いずれか記載の無線制御装置を含むことを特徴とする無線通信システム。

【請求項 9】 移動端末に関するユーザデータの転送制御をなすユーザプレーン制御手段と、制御信号であるシグナリングの転送制御をなすコントロールプレーン制御手段とを含み、無線基地局を管理する無線制御装置における動作制御方法であって、

前記コントロールプレーン制御手段において、ページング処理起動のための外部トリガに応答して、この外部トリガに含まれる端末識別情報に基づき、この端末識別情報により特定される移動端末が属する着信群を示すページンググループ情報を決定するページンググループ決定ステップを有し、

前記ユーザプレーン制御手段において、このページンググループ情報を基に、前記無線基地局が生成するページング用無線チャネルのための設定情報を決定する無線チャネル設定情報決定ステップを有することを特徴とする動作制御方法。

【請求項 10】 前記コントロールプレーン制御手段と前記ユーザプレーン制御手段とが物理的に分離して設けられており、前記コントロールプレーン制御手段から前記ユーザプレーン制御手段へ、前記ページンググループ情報を送信するステップを有することを特徴とする請求項 9 記載の動作制御方法。

【請求項 11】 前記ページンググループ決定ステップは、前記端末識別情報と前記ページンググループ情報との変換テーブルを用いて前記ページンググループ情報を決定するようにしたことを特徴とする請求項 9 または 11 記載の動作制御方法。

【請求項 12】 前記無線チャネル設定情報決定ステップは、前記ページンググループ情報及び前記無線基地局における無線チャネルの現在の送信フレーム番号を基に、前記ページング用無線チャネルの送信フレーム番号情報及び当該チャネルに載せるための前記ページンググループ対応のページング識別子情報を、前記設定情報として決定することを特徴とする請求項 9～11 いずれか記載の動作制御方法。

【請求項 13】 前記コントロールプレーン制御手段において、ページング用メッセージを作成するステップを、更に有することを特徴とする請求項 9～12 いずれか記載の動作制御方法。

【請求項 14】 前記コントロールプレーン制御手段において、前記ページング用メッセージを送出する無線基地局を特定するためのページングエリア情報を決定するステップを、更に有することを特徴とする請求項 13 記載の動作制御方法。

【請求項 15】 前記ユーザプレーン制御手段において、前記ページングエリア情報に従って、前記ページング用メッセージ及び前記設定情報を前記無線基地局へ送出手続きを有することを特徴とする請求項 14 記載の動作制御方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】

本発明は無線制御装置及びそれを用いた移動通信システム並びにその動作制御方法に関し、特に W-CDMA セルラ方式の移動通信システムにおける無線制御装置（RNC: Radio Network Controller）の改良に関するものである。

【0002】

【従来の技術】

移動通信システムである W-CDMA 通信システムのアーキテクチャを図 10 に示す。無線アクセスネットワーク（RAN）1 は、無線制御装置（RNC）4、5 と、Node B 6～9 により構成されており、交換機ネットワークであるコアネットワーク（CN）3 と Iu インタフェースを介して接続される。Node

B6～9は無線送受信を行う論理的なノードを意味し、具体的には、無線基地局である。

【0003】

Node BとRNC間のインタフェースはIubと称されており、RNC間のインタフェースとしてIurインタフェースも規定されている。各Node Bは1つあるいは複数のセルである無線エリア10を形成するものであり、Node Bは移動機(UE)2と無線インタフェースUuを介して接続されている。Node Bは無線回線を終端し、RNCはNode Bの管理と、ソフトハンドオーバー時の無線パスの選択合成を行うものである。なお、図10に示したアーキテクチャの詳細は3GPP(3rd Generation Partnership Projects)に規定されており、非特許文献1に明記されている。

【0004】

この図10に示したW-CDMA通信システムにおける無線インタフェースのプロトコルアーキテクチャを図11に示している。図に示す如く、このプロトコルアーキテクチャは、L1として示す物理レイヤ(PHY)11と、L2として示すデータリンクレイヤ12と、その上位レイヤに位置しL3として示すネットワークレイヤ(RRC:Radio Resource Control)13とからなる3層のプロトコルレイヤにより構成されている。L2のデータリンクレイヤはMAC(Media Access Control)121と、RLC(Radio Link Control)122との2つサブレイヤを含んでいる。

【0005】

図中の楕円はレイヤ間、あるいはサブレイヤ間のサービスアクセスポイント(SAP)を示しており、RLC122とMAC121との間のSAPは論理チャネルを提供する。つまり、論理チャネルは、MAC121からRLC122へ提供されるチャネルであり、伝送信号の機能や論理的な特性によって分類され、転送される情報の内容により特徴づけられるものである。この論理チャネルの例としては、共通チャネルであるCCH(Common Control Channel)、PCH(Paging Control Channel)、個別チャネルであるDCH(Dedicated Control Channel)、DTCCH(Dedicated Traffic Channel)等がある。

【0006】

MAC121と物理レイヤ11との間のSAPはトランスポートチャネルを提供する。つまり、トランスポートチャネルは、物理レイヤ11からMAC121に提供されるチャネルであり、伝送形態によって分類され、無線インタフェースを介してどのような情報がどのように転送されるかで特徴づけられるものである。このトランスポートチャネルの例としては、FACH (Forward Access Channel) と、RACH (Random Access Channel) と、PCH (Paging Channel) と、DCH (Dedicated Channel) 等がある。

【0007】

物理レイヤ11や、データリンクレイヤ12は、ネットワークレイヤ (RRC) 13により、制御チャネルを提供するC-SAPを介して制御されるようになっている。この図11に示したプロトコルアーキテクチャの詳細はARIB STD-T36-25.301 v.3.8に規定されている。

【0008】

一般的に通信システムでは、通信プロトコルとこのプロトコルメッセージ転送機能をコントロールプレーン (Control Plane : C-Plane) と呼び、ユーザーデータの転送機能をユーザプレーン (User Plane : U-Plane) と呼ぶ。

【0009】

【非特許文献1】

2001年丸善株式会社発行、立川敬二監修、「W-CDMA移動通信方式」
p. 96~106

【0010】

【非特許文献2】

3GPP TS24.304 v3.7.0 (Release 99), p. 29

【0011】

【発明が解決しようとする課題】

従来のRNCにおいては、C-Plane (主にRRC) とU-Plane (主にRLC、MAC) が物理的に一体となった装置となっていた。このようなC-Plane とU-Pl

ane とが一体化された従来の RNC では、以下のような問題がある。

【0012】

先ず第一に、C-plane の処理能力向上が必要な状況において、U-Plane に影響なくそれを行うことが困難であること。第二に U-Plane の処理能力向上が必要な状況において、C-Plane に影響なくそれを行うことが困難であること。また、第三に、C-Plane に過負荷が掛かる状況において、その影響が U-Plane にも及ぶ可能性があること。また、第四に、U-plane に過負荷が掛かる状況において、その影響が C-Plane にも及ぶ可能性があること、などがあげられる。

【0013】

このような問題の解決策として、RNC における C-U 分離 (C-plane と U-Plane との分離) が考えられる。これにより以下のメリットが考えられる。すなわち、C-plane, U-plane が互いに依存しないで発展していくことができるという拡張性の向上があり、また、C-plane と U-plane に掛かる負荷が異なる状況でも柔軟に対応できるという、これまた柔軟性の向上があげられる。

【0014】

RNC の C-U 分離を行うためには、単純に装置を分割するのではなく、既存のインタフェース (Iub, Iu, Uu 等) には影響を与えないことが必要となる。また、C-U 間の信号量が最も少ない最適な分離を行う必要がある。

【0015】

WCDMA システムにおけるページング信号は、特定の UE に対し RNC が送信するものである。特定の UE 向けのユーザデータが届いたこと (または着信があったこと) を CN から RNC に報告を受けることをトリガとして、ページング信号の処理が起動する。ページング信号には、ページングメッセージが含まれる。ページング信号には、それに付随する信号があり、UE はその付随する信号を受信し、ページング信号を受信すべきか判断する。付随する信号にはページング識別子 P I (Paging Indication) が載っている。このページング識別子 P I は複数の UE (IMS I : International Mobile Subscriber Identify) に対応している。

【0016】

具体的に述べると、NodeBとUEとの間における無線チャネルにおいて、ページング信号は、下り方向の共通チャネルであるS-CCPCH (Secondary-Common Control Channel) にマッピングされる。この信号に付随する信号はPICH (Paging Indication Channel) であり、各ページンググループ (着信群) に対する着信情報の有無を送信するための信号である。あるページンググループ #nに属するUEは、このPICHにて当該ページンググループ #nに対する着信ありと通知された場合に、S-CCPCHにマッピングされた対応する無線フレーム内のPCH (Paging Channel) を受信することになる。

【0017】

このPCHのページング信号を受信したUEは、ページングメッセージに自分の端末番号が含まれるか確認し、自分の端末番号が含まれていたときは、自分宛にユーザデータが届いたこと (または、着信があったこと) を認識するのである。ページングメッセージには、複数のUE (IMSI) の識別子を載せることができる。これにより、複数のCNから同時に着信の報告があっても、1つのページングメッセージに多重化することができる。多重化することにより、全体のページングメッセージの信号量を減らすことができる。

【0018】

RNCは適切な端末番号を含むページングメッセージを作成する必要がある。ページング信号はある特定のタイミングで送信される。UEはこのタイミングを知っていれば、常にページング信号を待っている必要はないので、電力の節約になる。このように、UEがページング信号を待っている状態を待ち受け状態という。UEはこの待ち受け状態の時にページング信号を周期的に受信する。ページング信号の繰り返しの送信回数を増やせば、UEがページング信号を受信する確率が増加する。その反面、下りの無線資源を無駄に使うことになる。

【0019】

RNCはあるUEに対するページング信号の送信タイミングを計算し、その結果をNodeBに指示する。NodeBに指示する内容はページング信号に付随する信号 (PICH) を生成するために必要な情報と、ページング信号の送信タイミングである。RNCは、NodeBがページング信号 (ページング信号に付

随する信号)を送信するタイミングを指示する必要がある。また、そのタイミングに間に合うように、Node Bへ必要な信号を送信する必要がある。また、RNCはページング信号に付随する信号を生成するために必要な情報としてページング識別子PIを決定する必要がある。

【0020】

UEが待ち受け状態の時、RNCは端末の正確な位置が分からない。従って、ページング信号はある程度の広さのエリアに対して送信される。このエリアをページングエリアと呼ぶ。ページングエリアを広く取れば、UEがページング信号を受信する確率が増加する。その反面、下りの無線資源を無駄に使うことになる。RNCは適切なページングエリアを選択し、そのエリアに含まれるNode Bに対してページング信号送信の指示を出す必要がある。

【0021】

このようなページングシステムを実現するRNCにおいて、C-plane とU-Plane との分離であるC-U分離を行う場合に、ページング信号をC-plane から端末にどのように送信するかを解決する必要がある。先述したが、このC-U分離に際しては、既存のインタフェース(Iub, Iu, Uu等)には影響を与えないこと及びC-U間の信号量が最も少ないことが必要条件となる。

【0022】

そこで、本発明はかかる必要条件を満足しつつC-U分離を可能として、C-plane とU-plane とが互いに依存することなく発展し拡張することができるようにした無線制御装置及びそれを用いた移動通信システム並びにその動作制御方法を提供することである。

【0023】

【課題を解決するための手段】

本発明による無線制御装置は、移動端末に関するユーザデータの転送制御をなすユーザプレーン制御手段と、制御信号であるシグナリングの転送制御をなすコントロールプレーン制御手段とを含み、無線基地局を管理する無線制御装置であって、前記コントロールプレーン制御手段は、ページング処理起動のための外部トリガに応答して、この外部トリガに含まれる端末識別情報に基づき、この端末

識別情報により特定される移動端末が属する着信群を示すページンググループ情報を決定するページンググループ決定手段を有し、前記ユーザプレーン制御手段は、このページンググループ情報を基に、前記無線基地局が生成するページング用無線チャネルのための設定情報を決定する無線チャネル設定情報決定手段を有することを特徴とする。

【0024】

そして、前記コントロールプレーン制御手段と前記ユーザプレーン制御手段とを物理的に分離してなることを特徴とする。また、前記ページンググループ決定手段は、前記端末識別情報と前記ページンググループ情報との変換テーブルを用いて前記ページンググループ情報を決定するようにしたことを特徴とする。

【0025】

また、前記無線チャネル設定情報決定手段は、前記ページンググループ情報及び前記無線基地局における無線チャネルの現在の送信フレーム番号を基に、前記ページング用無線チャネルの送信フレーム番号情報及び当該チャネルに載せるための前記ページンググループ対応のページング識別子情報を、前記設定情報として決定することを特徴とする。

【0026】

更に、前記コントロールプレーン制御手段は、ページング用メッセージを作成する手段を有することを特徴とし、更にはまた、前記ページング用メッセージを送出する無線基地局を特定するためのページングエリア情報を決定する手段を有することを特徴とする。そして、前記ユーザプレーン制御手段は、前記ページングエリア情報に従って、前記ページング用メッセージ及び前記設定情報を前記無線基地局へ送出することを特徴とする。

【0027】

本発明による移動通信システムは、上記の各構成を有する無線基地局を含むことを特徴とする。

【0028】

本発明による動作制御方法は、移動端末に関するユーザデータの転送制御をなすユーザプレーン制御手段と、制御信号であるシグナリングの転送制御をなすコ

ントロールプレーン制御手段とを含み、無線基地局を管理する無線制御装置における動作制御方法であって、前記コントロールプレーン制御手段において、ページング処理起動のための外部トリガに応答して、この外部トリガに含まれる端末識別情報に基づき、この端末識別情報により特定される移動端末が属する着信群を示すページンググループ情報を決定するページンググループ決定ステップを有し、前記ユーザプレーン制御手段において、このページンググループ情報を基に、前記無線基地局が生成するページング用無線チャネルのための設定情報を決定する無線チャネル設定情報決定ステップを有することを特徴とする。

【0029】

そして、前記コントロールプレーン制御手段と前記ユーザプレーン制御手段とが物理的に分離して設けられており、前記コントロールプレーン制御手段から前記ユーザプレーン制御手段へ、前記ページンググループ情報を送信するステップを有することを特徴とする。

【0030】

また、前記ページンググループ決定ステップは、前記端末識別情報と前記ページンググループ情報との変換テーブルを用いて前記ページンググループ情報を決定するようにしたことを特徴とする。そして、前記無線チャネル設定情報決定ステップは、前記ページンググループ情報及び前記無線基地局における無線チャネルの現在の送信フレーム番号を基に、前記ページング用無線チャネルの送信フレーム番号情報及び当該チャネルに載せるための前記ページンググループ対応のページング識別子情報を、前記設定情報として決定することを特徴とする。

【0031】

更に、前記コントロールプレーン制御手段において、ページング用メッセージを作成するステップを有することを特徴とし、更にはまた、前記コントロールプレーン制御手段において、前記ページング用メッセージを送出する無線基地局を特定するためのページングエリア情報を決定するステップを有することを特徴とする。そして、前記ユーザプレーン制御手段において、前記ページングエリア情報に従って、前記ページング用メッセージ及び前記設定情報を前記無線基地局へ送出するステップを有することを特徴とする。

【0032】

【発明の作用】

本発明の作用を詳細に説明する。ページング処理のためのRNCにおける機能には、ページングメッセージ作成機能と、Node Bからページング信号を送信するタイミング（無線フレーム番号）決定機能と、Node Bにおいてページング信号に付随する信号を生成するためのページング識別子決定機能と、ページングエリア決定機能とがある。

【0033】

最初のページングメッセージ作成機能については、ページングメッセージが制御信号に相当することから、この機能はコントロールプレーン制御手段が担当することにする。

【0034】

次に、Node Bからページング信号を送信するタイミング（無線フレーム番号）決定機能については、これをコントロールプレーン制御手段において行う場合には、コントロールプレーン制御手段とNode Bの間で同期が取れている必要がある。また、ページングメッセージ自体はコントロールプレーン制御手段→ユーザプレーン制御手段→Node Bと経由してゆくために、ユーザプレーン制御手段とNode Bの間でも同期が取れている必要がある。従って、Node Bはコントロールプレーン制御手段とユーザプレーン制御手段両方に同期を取る必要がある。これはC-U分離により同期のための信号量が増えることを意味する。そこで、ユーザプレーン制御手段において送信タイミングを決定すれば、Node Bはユーザプレーン制御手段とだけ同期を取ればよいことになるが、送信タイミングを決定するための情報をコントロールプレーン制御手段からユーザプレーン制御手段に伝える手段が必要になる。

【0035】

次に、Node Bにおいてページング信号に付随する信号を生成するためのページング識別子決定機能については、これをコントロールプレーン制御手段において行う場合、ページングメッセージに付随してページング識別子PIをユーザプレーン制御手段に送信することが必要になる。ただし、ページングメッセージ

とページング識別子 P I はレイヤーの異なる情報であるために（ページングメッセージは R R C、ページング識別子 P I は P H Y）、これらを同列に扱うことは論理性に欠ける。ページング識別子をユーザプレーン制御手段において決定する時には、その問題は防げるが、ページング識別子を決定するための情報をコントロールプレーン制御手段からユーザプレーン制御手段に伝える手段が必要になる。

【0036】

次に、ページングエリア決定機能については、これをユーザプレーン制御手段において行う場合には、複数ユーザプレーン制御手段で同一の N o d e B が配下にある場合、ページング信号送信が複数回起きないように複数ユーザプレーン制御手段間で調整を行う必要があり、ユーザプレーン制御手段ーユーザプレーン制御手段間の信号量が増える。コントロールプレーン制御手段においてその決定を行う場合は、それぞれのユーザプレーン制御手段に対しページング信号送信する N o d e B が重複しないように設定することができる。

【0037】

以上のことから解決すべき問題は次の 2 点である。ページングタイミングはどちらのノードで計算するかという第一の問題と、ページングエリアはどちらのノードで決定するかという第二の問題である。

【0038】

第一の問題は、ページング送信タイミングを計算する機能はコントロールプレーン制御手段、ユーザプレーン制御手段のどちらで担当するかという問題である。この機能は更に以下の機能に分けられる。ページング信号送信を始める無線フレーム番号の決定と、N o d e B に対し決定した無線フレーム番号より十分早いタイミングでのページング信号の送信機能である。この機能を実現するには、現在の無線フレーム番号を知っている必要がある。また、ページング信号（S-C P C H）に付随する信号（P I C H）を N o d e B で作成するための情報の決定機能が必要である。この付随する信号には、ページング識別子 P I が載っている。このページング識別子 P I は複数の U E（I M S I）に対応している。従って、ページング信号送信先の U E（I M S I）がどのページング識別子 P I に対

応しているかを判断する必要がある。

【0039】

第二の問題は、適切なページングエリアの決定機能はコントロールプレーン制御手段、ユーザプレーン制御手段のどちらで担当するかという問題である。複数ユーザプレーン制御手段で同一のNode Bが配下にある場合、ページング信号送信が複数回起きないように複数ユーザプレーン制御手段間で調整を行う必要がある。これらの問題の解決策として、コントロールプレーン制御手段、ユーザプレーン制御手段が持つべき機能を以下のようにする。

【0040】

コントロールプレーン制御手段が実装するページングに必要な機能は6つある。すなわち、(1) ページングに必要な情報の決定作業を起動する外部メッセージを受信する機能である。外部メッセージには特定端末へ着信があることを示す情報が含まれる。または特定端末へのユーザデータそのものである。

【0041】

(2) ページングエリアを決定する機能（第二の問題の解決）である。ページングエリアとは、同一内容のページングメッセージを送信するエリアのことを指す。上記外部メッセージにページングエリアに関する情報がある時はそれを基に決定する。

【0042】

(3) ページンググループを決定する機能（第一の問題の解決）である。ページンググループとは、特定のページングメッセージを間欠受信する端末のグループを指す。上記外部メッセージに含まれる着信先の端末番号を基に決定する。

【0043】

(4) ページングメッセージ作成機能である。ページングメッセージとは、ページング用無線チャネル（S-CCPCH）を使って端末に送信される情報の事を指す。間欠受信する端末はこのメッセージを見て着信があるかを判断する。

【0044】

(5) ページングメッセージのフォーマット変換機能である。ページングメッセージを対応する無線チャネルに適するビットサイズにするために、padding、

分割、concatenation を行う。ユーザプレーン制御手段において、その機能を持たない状況において有効な機能である。

【0045】

(6) ページングを行うために必要な情報をユーザプレーン制御手段へ転送する機能である。上記で述べたページングエリア、ページンググループ、ページングメッセージが、当該必要な情報となる。

【0046】

ユーザプレーン制御手段が実装するページングに必要な機能は次の5つの機能がある。(1) コントロールプレーン制御手段から受け取ったページングに必要な情報を受け取る機能である。上記で述べたページングエリア、ページンググループ、ページングメッセージを受信する機能である。

【0047】

(2) ページングエリアを物理的なエリアに変換する機能(第二の問題の解決)である。論理的なエリアを指定するページングエリアから特定の無線基地局(複数のこともある)を特定し、その無線基地局に属する特定のセルを指定する。

【0048】

(3) ページンググループからページング用無線チャネル設定情報に変換する機能(第一の問題の解決)である。論理的なページンググループを無線チャネルに関係するパラメータに変換する機能を指す。WCDMAシステムでは、間欠受信する端末はページングメッセージを運ぶ無線チャネルであるS-CCPCHに付随するチャネルPICHをまず受信する。この付随するチャネルPICHには、先述した如く、ページング識別子PIが含まれており、そのPIに属する端末は次にページングメッセージを運ぶ無線チャネルS-CCPCHを受信する。NodeBにおいて、これらページングメッセージを運ぶ無線チャネルとそれに付随するチャネルが生成される。この「ページング用無線チャネル設定情報」とは、ページングメッセージを運ぶ無線チャネルとそれに付随するチャネルに関する設定情報である。ページングメッセージを送信したい無線フレーム番号、付随するチャネルに載せる端末のページンググループ番号といった設定情報がある。

【0049】

(4) 現在の無線フレーム番号を把握する機能(第一の問題の解決)である。上記の「ページング用の無線チャネルを送信するタイミング」を決定するために必要である。また、ユーザプレーン制御手段から無線基地局にページングメッセージに関する情報を送信するタイミングを決定するためにも必要である。この機能があることにより、コントロールプレーン制御手段がトリガを受信してから最小限の時間差で端末にページングメッセージを届けることができる。

【0050】

(5) ページングを行うために必要な情報をNodeBへ転送する機能である。上記のように、論理的な情報から変換した物理的な情報を元にNodeBへ転送するWCDMAシステムでは、特定のセルが属するNodeBに対して以下の情報を送信する。すなわち、ページングに係する無線チャネルの送信タイミング、間欠受信する端末が属するページンググループ宛のページングメッセージが送信されているか判断するために必要な情報、ページングメッセージである。

【0051】

上述した第一の問題はページンググループという概念をコントロールプレーン制御手段ーユーザプレーン制御手段間で用いることで解決する。ユーザプレーン制御手段では、ページンググループとNodeB間との同期情報からページング信号送信タイミングとページング識別子PIを導き出す。これによりレイヤーが異なる情報を同列に扱う必要がなくなる。また、WCDMA独自の無線パラメータをページンググループと言う概念で隠蔽したことで、ページングを用いる他の移動通信システムにも用いることができる。

【0052】

また、上記の第二の問題はページングエリアをコントロールプレーン制御手段にて決定することで解決する。これにより、ページング信号を重複して同一のNodeBに送信させないためのユーザプレーン制御手段ーユーザプレーン制御手段間の信号が必要なくなる。

【0053】

【発明の実施の形態】

以下に図面を参照しつつ本発明の実施の形態を詳細に説明する。図1は本発明

の実施の形態が適用される RNC の C-U 分離構造の機能ブロック図であり、図 11 と同等部分は同一符号により示している。図 1 に示す如く、RNC 4 が、シグナリングを転送制御する C-plane を担当するコントロールプレーン制御手段に相当する C プレーンサーバ (CPS : Control Plane Server) 41 と、ユーザデータを転送制御する U-plane を担当するユーザプレーン制御手段に相当する U プレーンサーバ (UPS : User Plane Server) 42 とに分離される構成である。

【0054】

CPS 41 は、UPS 42 の上位レイヤとして位置づけられた RRC 13 において RRC メッセージを生成、終端する機能を有しており、また UPS 42 は MAC 121 と RLC 122 が担当する機能を有している。移動機 (UE) 2 と RNC 4 との間の RRC シグナリングに関しては、UPS 42 内において、MAC 121 が提供する機能や、RLC 122 が提供する機能を利用した後、CPS 41 内の RRC 13 へ転送するよう構成されている。

【0055】

こうすることにより、図 11 に示した既存の RNC のプロトコルアーキテクチャにおいて、L1 として示される物理レイヤ (PHY) 11 はノード B (無線基地局装置) 6 に、L2 として示されるデータリンクレイヤ 12 は UPS 42 に、L3 として示されるネットワークレイヤ 13 は CPS 41 に、それぞれ分離することができる。なお、図 1 においては、MAC 121 と RLC 122 との接続関係は、図 11 の例と同等であるので省略して示している。

【0056】

CPS 41 内の RRC 13 は、制御チャネルを提供する C-SAP (Control Service Access Point) を用いて、ノード B 内の物理レイヤ 11、UPS 42 内の MAC 121、RLC 122 を制御する。また、RNC 4 と MSC (Mobile Switching Center) 31 や SGSN (Serving GPRS (Global Packet Radio Service) Switching Node) 32 との間のシグナリングは、CPS 41 において終端して処理を行うものとする。

【0057】

なお、MSC 31 は回線交換機能を有し、SGSN 32 はパケット交換機能を

有するものであり、図10に示したコアネットワーク (CN) 3に含まれる。ユーザ情報はUP S 4 2を経由して、移動機 (UE) 2とMSC 3 1やSGSN 3 2との間で授受される。

【0058】

この様な図1に示した装置構成とすることにより、スケーラビリティに富んだシステム構成を組むことが可能となる。すなわち、シグナリングの処理能力を向上させる場合には、CPS 4 1のみを追加し、またユーザデータ転送速度を向上させる場合には、UP S 4 2のみを追加することができる。また、UP S 4 2内の各機能は、それぞれの装置間では関係を持たず、CPS 4 1内のRC 1 3により制御されるために、独立の装置として実装することも可能である。

【0059】

図2は図1に示したCPS 4 1のページング処理に係わる機能ブロック図であり、上記の「発明の作用」の欄で述べた6つの機能を有するものである。外部トリガ受信部101は、ページングに必要な情報の決定作業を起動する外部メッセージを受信する機能部分である。ページングエリア決定部102は、外部メッセージにページングエリアに関する情報がある場合は、それを基に、ページングメッセージを送信するエリアを決定するものであり、そうでない場合は、予め定められたエリアとする。

【0060】

ページンググループ決定部103は、上記外部メッセージに含まれる着信先の端末番号 (IMS I) を基にページンググループを決定するものである。ここに、ページンググループとは、特定のページングメッセージを間欠受信する端末のグループ (着信群) を指し、上記外部メッセージに含まれる着信先の端末番号を基に、ページンググループ決定テーブル110を参照して決定される。

【0061】

ページングメッセージ作成部105は、ページングメッセージを作成する機能を有している。ページングメッセージとは、ページング用無線チャネル (S-C PCH) を使って端末に送信される情報のことを指す。間欠受信する端末はこ

のメッセージを見て着信があるかを判断するものである。

【0062】

ページングメッセージのフォーマット変換部106は、ページングメッセージを対応する無線チャネルに適するビットサイズにするために、padding、分割、concatenation等の処理を行って、PHYレイヤL1（図1参照）に渡すために必要なデータ長とするものである。

【0063】

情報送信部107は、ページングを行うために必要な情報をUP S 4 2へ転送するものである。上記で述べたページングエリア、ページンググループ、ページングメッセージが、当該必要な情報である。

【0064】

制御部108はCPU（コンピュータ）であり、上記各部101～107の動作制御を、メモリ109に記憶されているプログラムを読取ってその手順に従って実行するものである。メモリ109は上記プログラムを格納するROMの他に、CPU108の作業用のRAMをも含む。

【0065】

図3は図1に示したUP S 4 2のページング処理に係わる機能ブロック図であり、上記の「発明の作用」の欄で述べた5つの機能を有するものである。情報受信部201はCPS 4 1から受け取ったページングに必要な情報を受け取る機能を有しており、ページングエリア、ページンググループ、ページングメッセージを受信するものである。

【0066】

ページングエリア変換部202は、ページングエリアを物理的なエリアに変換するものであり、論理的なエリアを指定するページングエリアから特定の無線基地局（複数のこともある）を特定し、その無線基地局に属する特定のセルを指定する。この場合の変換処理は、ページングエリア変換テーブル203を用いて行われる。

【0067】

ページング用無線チャネル設定情報決定部204は、ページンググループから

、ページング用無線チャネル設定情報である C F N (Connection Frame Number) 及びページング識別子 P I を決定するものである。上述したように、W C D M A システムでは、間欠受信する端末は、ページングメッセージを運ぶ無線チャネルである S - C C P C H に付随するチャネル P I C H をまず受信する。この付随するチャネル P I C H には、先述した如く、端末が属するページンググループ (着信群) 番号に対応したページング識別子 P I が含まれており、そのグループに属する端末は次にページングメッセージを運ぶ無線チャネル S - C C P C H にマッピングされた対応する無線フレーム内の P C H を受信することになる。

【 0 0 6 8 】

そこで、N o d e B において、これらページングメッセージを運ぶ無線チャネル (S - C C P C H) とそれに付随するチャネル (P I C H) とが生成されるのであるが、これらページング用無線チャネルの設定のために、C F N 及び P I (ページング用無線チャネル設定情報) が必要であり、この C F N 及び P I を、ページング用無線チャネル設定情報決定部 2 0 4 が決定するようになっている。

【 0 0 6 9 】

また、ページング用無線チャネル設定情報決定部 2 0 4 は、ページングメッセージを送信する無線フレーム番号を、現在の無線フレーム番号を基に決定する。これにより、外部トリガの発生から、端末がページングメッセージを受信するまでの時間をできるだけ短くすることが可能となる。

【 0 0 7 0 】

情報送信部 2 0 5 は、N o d e B へページングメッセージ送信に必要な情報を送信するものであり、ページング用無線チャネル設定情報決定部 2 0 4 で決定されたページングメッセージを送信する無線フレーム番号よりも早いタイミングで N o d e B へ送信する。

【 0 0 7 1 】

制御部 2 0 6 は C P U (コンピュータ) であり、上記各部 2 0 1 ~ 2 0 5 の動作制御を、メモリ 2 0 7 に記憶されているプログラムを読取ってその手順に従って実行するものである。メモリ 2 0 7 は上記プログラムを格納する R O M の他に、C P U 2 0 6 の作業用の R A M をも含む。

【0072】

以下に、本発明の実施の形態の動作を説明する。図4はこの実施の形態の動作の流れの概略を示すシーケンス図である。ステップS1は外部からのトリガ受信を示しており、図2の外部トリガ受信部101の処理である。外部とはWCDMAシステムでいえば、CN3のMSC31/SGSN32（図1参照）からの着信を知らせる信号に相当するものであり、RANAP（Radio Access Network Application Part）プロトコルのページングメッセージがある。この信号には、端末識別子の他、ページングエリアが含まれることがある。

【0073】

また、インターネットとの接続も考えられるが、この場合には、IPネットワークで使われているSIP（Session Initiation Protocol）のINVITE受信も含まれるものとする。この場合、インターネットからは直接ユーザデータが届けられるので、ユーザデータそのものが外部トリガとなる。このユーザデータの例としては、IPv6（Internet Protocol version 6）ヘッダが付されたものがあり、このヘッダには、宛先アドレスとして端末のIPv6アドレスがある。

【0074】

ステップS2はページングエリアの決定を示しており、図2のページングエリア決定部102の処理を示している。ステップS1にて、ページングエリアに関する情報が含まれる時には、それを基に決定する。もしそれがない時は、“default”で予め決められているページングエリアを選択する。

【0075】

図5はこのページングエリアの決定ステップS2の詳細を示しており、外部トリガが受信されると（ステップ201）、ページングエリア情報を含んでいるかどうか判断され（ステップ202）、含んでいなければ、“default”で予め設定されているページングエリアが決定される（ステップ204）。ステップ202で含んでいれば、CPSとUPSとの間で利用可能なページングエリア情報かどうか判定され（ステップ203）、利用可能なもの、例えば、RANAPによるページングメッセージに含まれるページングエリア情報であれば、

これをそのまま後のページングエリア情報として流用する（ステップ205）。ステップ203で、利用可能でないものについても、ステップ204の処理がなされる。

【0076】

ステップS3はページンググループの決定であり、ページンググループ決定部103の処理である。ステップS1にて受信した信号には、前述したように、着信先の端末番号が含まれる。その端末番号を基にページンググループ（着信群）を特定する。例えば、CPS内に図6のようなページンググループ決定テーブル110（図2参照）を持ち実現するものとする。なお、IPパケットの場合には、宛先アドレスをキーとして、予め準備されている変換テーブルを索引して、端末番号を決定する。この変換テーブルを準備する代りに、IPv6アドレスと端末番号との対応情報を有する外部のサーバへ、問い合わせるようにしても良い。この決定された端末番号から、上記のページンググループ決定テーブル110を用いて、ページンググループを決定することができる。

【0077】

ステップS4はページングメッセージの作成であり、ページングメッセージ作成部105の処理である。ここでのページングメッセージは3GPP標準では、RRCプロトコルに従ったページングレタイプ1メッセージ（Paging Type1 Message）に相当するものであり、このメッセージには、端末識別子（端末番号）を載せることができる。また、先のRANAPに従ったページングメッセージとは異なり、1つのページングタイプ1メッセージに複数の端末識別子を載せることができるようになっている。複数のCNから着信の通知があった場合、これ等各着信の通知に相当する端末識別子を重畳することが可能である。

【0078】

図7はこのページングメッセージ作成処理の詳細を示すフロー図である。ある所定の時間、外部メッセージの待ち合わせを行うために、タイマを起動する（ステップ301）。その間に外部から届いたメッセージから端末識別子を抽出する（ステップ302～303）。なお、インターネットからのIPv6パケットの場合には、ページンググループの決定処理（ステップS3）で得られた端末番号

(端末識別子) を使用する。

【 0 0 7 9 】

こうして得られた端末識別子を基に、R R C に従ったページングタイプ 1 メッセージを作成する。このとき、複数の外部メッセージを受信していれば、上述したように、多重化を行うのであるが、複数のメッセージのうち、同一の端末識別子に対応するものがあれば、重複している端末識別子の 1 つだけを残して、他の端末識別子と多重化してメッセージの作成を行うことになる (ステップ 3 0 4, 3 0 5) 。

【 0 0 8 0 】

ステップ S 5 はページングメッセージのフォーマット変換であり、ページングメッセージフォーマット変換部 1 0 6 の処理である。3 G P P 標準では、R R C に従ったページングタイプ 1 メッセージは、R L C, M A C において、いわゆるトランスペアレント (transparent) に扱われる。これにより、ページングタイプ 1 メッセージ自体は U P S においてフォーマット変換処理はなされない。しかし、R L C, M A C を経由して P H Y へ渡される時には、常に決まったデータ長とする必要がある。U P S では、C P S から受け取った R R C に従ったページングタイプ 1 メッセージを含むデータに対しては、手を加えないので、C P S において、P H Y へ渡すために必要なデータ長に手を加える必要がある。

【 0 0 8 1 】

そこで、ページングメッセージがページング用無線チャネルに対し適切なビット長でない時、C P S において適切な長さになるように、パディング (padding) 、分割、連結 (concatenation) などの処理を行うのである。

【 0 0 8 2 】

ステップ S 6 は C P S から U P S へのメッセージ送信であり、情報送信部 1 0 7 の動作処理である。上記ステップ S 2 ～ステップ S 5 にて決定、作成されたページングエリア、ページンググループ、ページングメッセージを C P S から U P S に送信する。

【 0 0 8 3 】

以上は C P S で実行される処理 (機能) であり、次に U P S で実行される処理

(機能) について説明する。UPSからのページングエリア、ページンググループ、ページングメッセージは、UPSの情報受信部201(図3参照)にて受信され、ステップS7で、ページングエリアがNodeB番号またはセル番号に変換される。この変換処理は図3のページングエリア変換部202にて行われる。ページングエリアを基に、ページングメッセージを送信する物理的なエリアを特定するものであり、図8に示すようなページングエリア変換テーブル203(図3参照)を用いて変換処理される。例えば、ページングエリアが1001のときには、NodeB番号50～52のNodeBに対して、またはセル番号10～14のセルに対しページングメッセージが送信されることになる。

【0084】

ステップS8は、ページンググループを用いたページング用無線チャネル設定情報決定処理であり、図3のページング用無線チャネル設定情報決定部204の機能である。具体的には、ページンググループからページングメッセージ送信タイミング、間欠受信タイミングの情報に変換するものであり、論理的なページンググループを無線チャネルに関係するパラメータに変換するものである。WCDMAシステムを例として挙げると、ページングメッセージを送信したい無線フレーム番号(CFN: Connection Frame Number)、ページングメッセージを運ぶ無線チャネル(S-CCPCH)に付随するチャネル(PICH)に載せる端末のグループ番号(ページング識別子: PI)といったパラメータがある。

【0085】

ページングメッセージを送信する無線フレーム番号CFNは、UPSとNodeB間の同期をとることで得られる現在の無線フレーム番号を基に決定されることになる。こうすることにより、外部トリガのCPSでの受信から、端末がページングメッセージを受信するまでの時間を短くすることができることになる。

【0086】

再度述べるが、上述したRRCに従ったページングタイプ1はPHYレイヤL1(11)にて、無線上のチャネルであるS-CCPCHにマッピングされる。また、これに付随するチャネルであるPICHには、端末のグループ番号であるページング識別子PIが載っており、待受け状態にある各端末はある周期でこの

P I C Hを見に行くことになる。この周期は間欠受信タイミングと称される。これにより、端末が自分宛にページングメッセージが届いていることを知ると、P I C Hからある程度時間経過後に送信される S - C C P C H にマッピングされている対応する無線フレーム内 P C H を受信することになる。従って、端末が間欠受信する時間と、S - C C P C H 及び P I C H の送信時間とが合致するように調整する必要がある。また P I C H の作成に必要な情報を準備する必要もある。

【0087】

ここで、U P S と N o d e B との間は I u b インタフェースにより接続されており、その間には、Frame Protocol (F P) と称される形式でデータの授受を行う必要がある。この F P は、チャネル種別毎にフォーマットが規定されており、ページング用チャネルのフォーマットには、送信タイミング (C F N) 、P I C H の生成に必要な情報である P I ビットマップ、P H Y レイヤへ渡すために必要なデータ長に整えられたページングメッセージ (R R C : ページングタイプ 1) が含まれる。

【0088】

上記の送信タイミングや P I C H の生成に必要な情報は、U P S で作成するものとしており、これら作成される情報の基となるのが、C P S から渡されるページンググループである。3 G P P では、送信タイミング、P I C H の生成に必要な情報としての端末識別子 I M S I 、間欠受信タイミング、U P S と N o d e B 間の同期をとることで得られる現在の C F N 、ページングメッセージを送信する S - C C P C H の数などのパラメータが規定されており、3 G P P では、これ等のパラメータから C F N 、P I ビットマップを導き出す計算手法が規定されており、先に挙げた非特許文献 2 に開示されている。

【0089】

図 9 はこのページング用無線チャネル設定情報決定処理の詳細を示すフローチャートである。先ず、ページンググループのデータを受信すると (ステップ 401) 、このページンググループから P I C H の生成に必要な情報である、I M S I 、間欠受信間隔、S - C C P C H の数等のパラメータを得る (ステップ S 402) 。ページンググループとこれ等パラメータとの関係を示すテーブルを、U P

Sが予め持つことにより、これ等パラメータをUPSが取得できる。

【0090】

次に、現在のCFNを得る（ステップS403）。そして、IMSI、間欠受信間隔などのパラメータ及び現在のCFNから、CFN、PIビットマップを決定する。この決定手法も、上述したように、上記非特許文献2に規定された方法による。こうして得られた、ページング用の無線チャネル設定情報は、現在のCFNを基に、早めにNodeBへ送信されるように送信タイミングが決定されることになる（ステップS405）。すなわち、ステップS8で決定されたページングメッセージを送信する無線フレーム番号CFNよりも早いタイミングで無線基地局へ送信される。

【0091】

ステップS10において、無線基地局から端末へページングメッセージがページング用無線チャネル（S-CCPCH, PICH）を用いて送信されるのである。

【0092】

【発明の効果】

以上述べたように、コントロールプレーンを担当するCPSが、ページング処理起動のための外部トリガに応答して、この外部トリガに含まれる端末識別情報に基づきページンググループ情報を決定し、このページンググループ情報をユーザプレーンを担当するUPSに渡し、このUPSにおいて、このページンググループ情報を基にページング用無線チャネル設定情報を生成するようにしたので、以下のような効果が生ずる。

【0093】

すなわち、CPSとUPSとの間で渡されるページングに関する情報は、無線依存でない（例えば、WCDMA、その他の無線方式に依らない）ページンググループという情報であり、UPSでは、これを無線依存の情報に変換してページングを行うので、無線制御装置であるRNCのC-U分離が可能になり、C-planeとU-planeとが互いに依存しないで発展していくことができ、またC-planeとU-planeとに掛かる負荷が、互いに異なる状況でも柔軟に対応できるという効果

がある。

【図面の簡単な説明】

【図 1】

本発明の実施の形態が適用される無線制御装置（RNC）を含むシステムブロック図である。

【図 2】

図 1 の C P S の機能ブロック図である。

【図 3】

図 1 の U P S の機能ブロック図である。

【図 4】

本発明の実施の形態の全体的動作を示すシーケンス図である。

【図 5】

ページングエリア決定部の動作フロー図である。

【図 6】

ページンググループ決定テーブルの例を示す図である。

【図 7】

ページングメッセージ作成部の動作フロー図である。

【図 8】

ページングエリア変換テーブルの例を示す図である。

【図 9】

ページング用無線チャネル設定情報決定部の動作フロー図である。

【図 1 0】

W-CDMA 移動通信システムにおけるシステムアーキテクチャを示す図である。

【図 1 1】

図 1 0 の R A N におけるプロトコルアーキテクチャを示す図である。

【符号の説明】

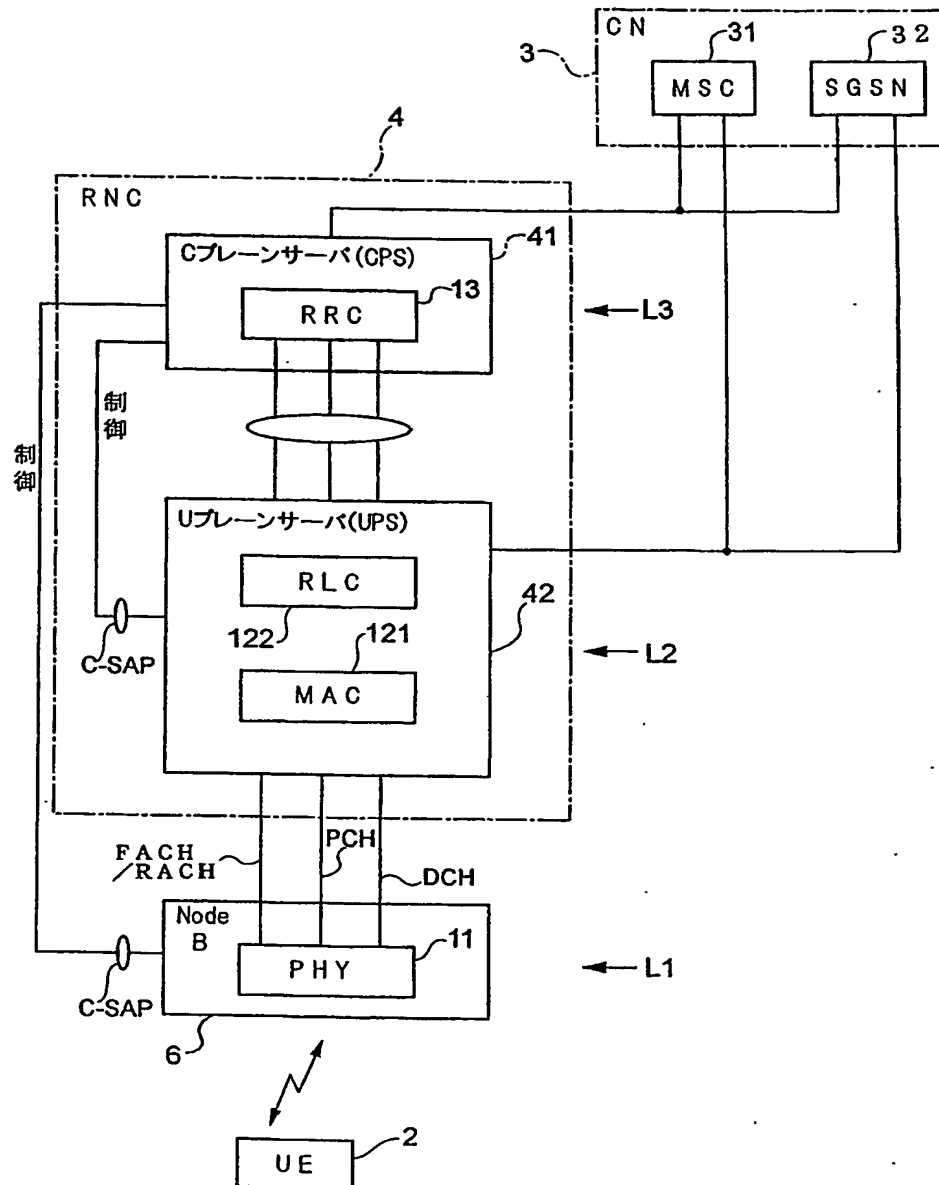
2 移動機（端末：UE）

3 コアネットワーク（CN）

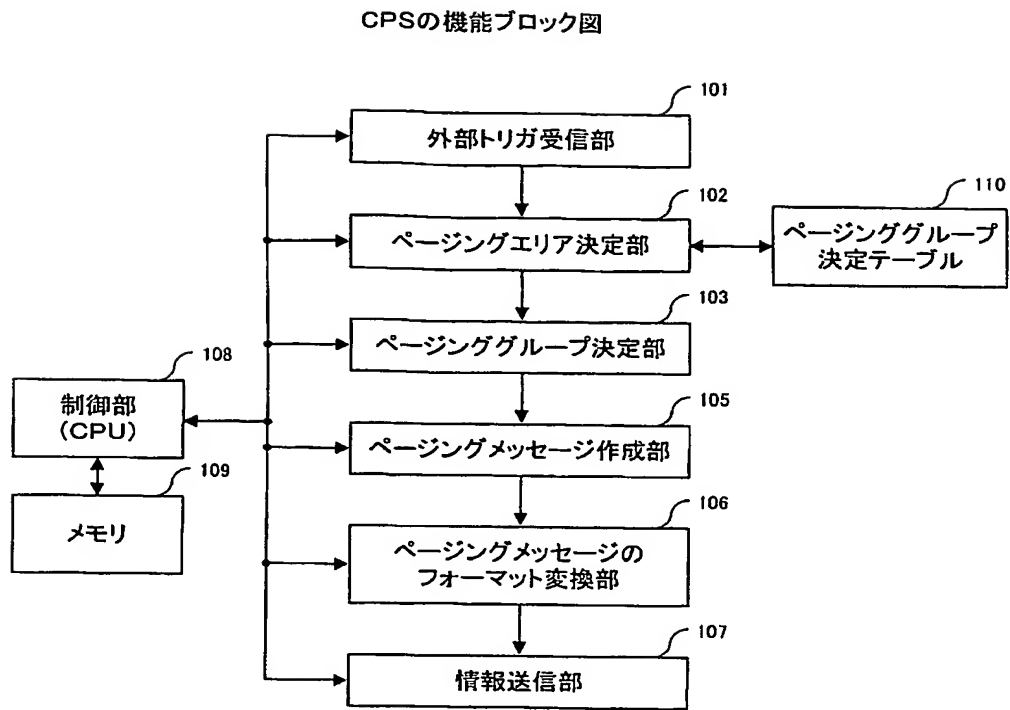
- 4, 5 無線制御装置 (RNC)
- 6 ~ 9 NodeB (無線基地局)
 - 11 物理 (PHY) レイヤ
 - 13 RRC
 - 41 Cプレーンサーバ (CPS)
 - 42 Uプレーンサーバ (UPS)
- 101 外部トリガ受信部
- 102 ページングエリア決定部
- 103 ページンググループ決定部
- 105 ページングメッセージ作成部
- 106 ページングメッセージのフォーマット変換部
- 107, 205 情報送信部
- 108, 206 制御部 (CPU)
- 109, 207 メモリ
 - 110 ページングエリア決定テーブル
- 201 情報受信部
- 202 ページングエリア変換部
- 203 ページングエリア変換テーブル
- 204 ページング用無線チャネル設定情報決定部

【書類名】 図面

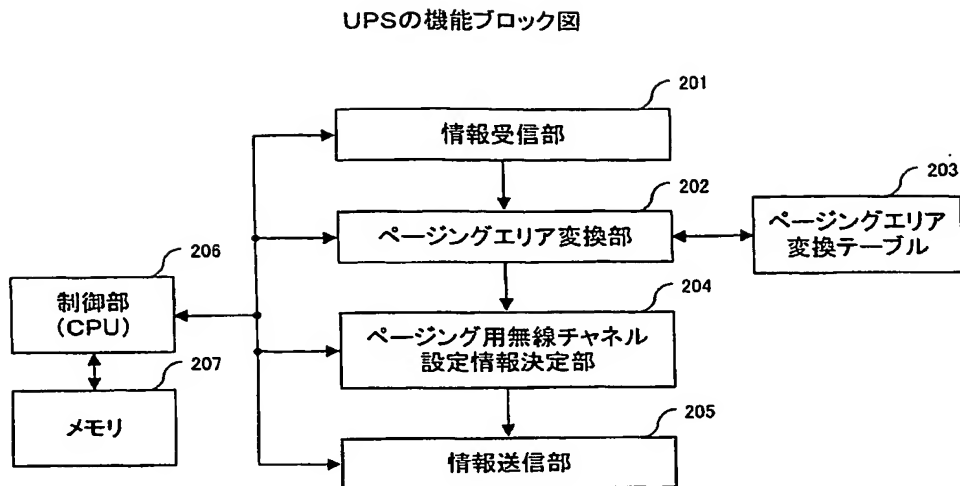
【図 1】



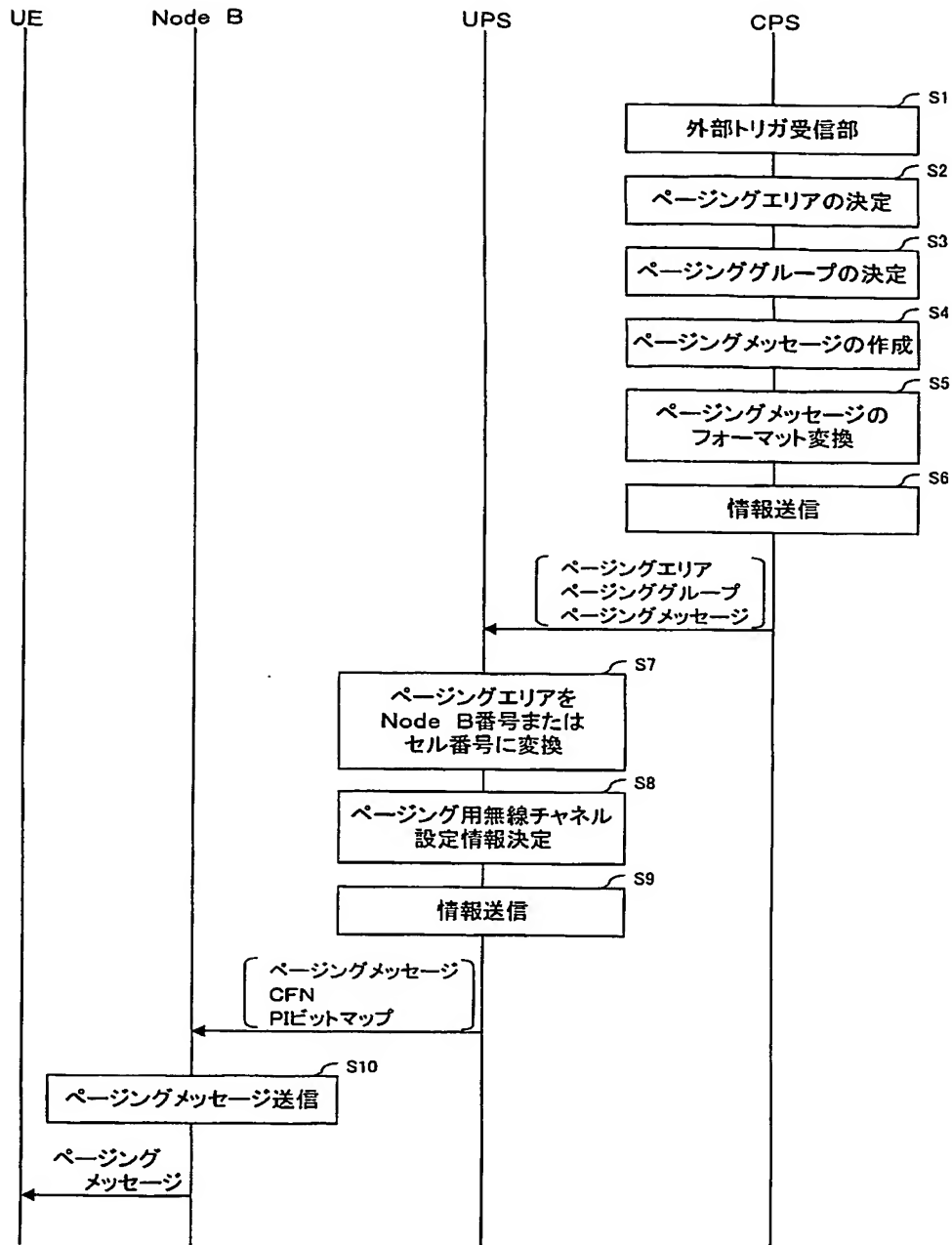
【図 2】



【図 3】

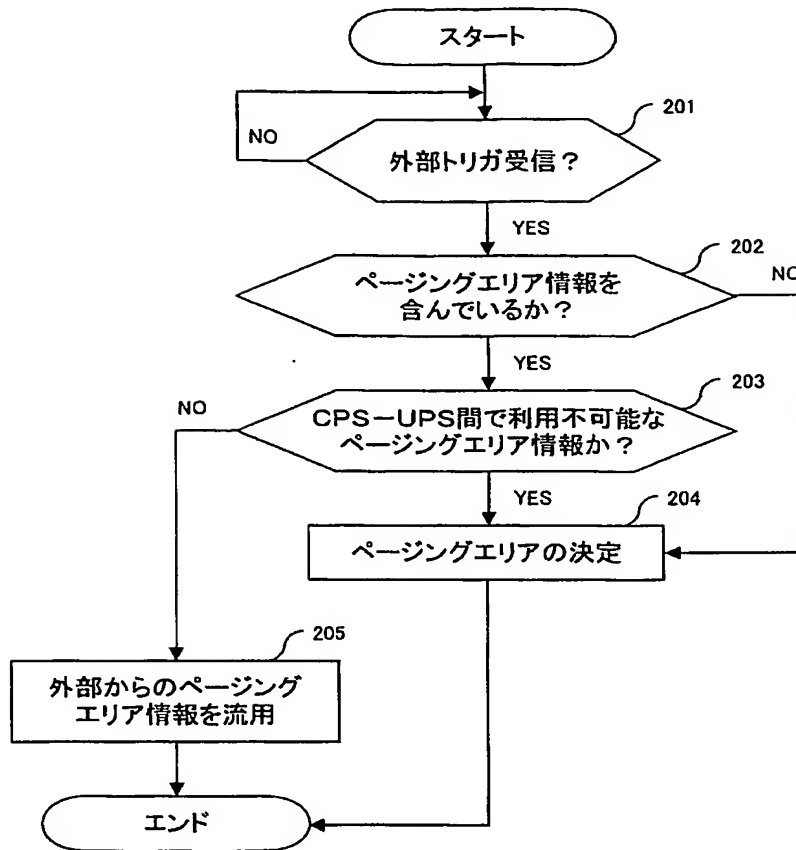


【図 4】



【図 5】

ページングエリア決定部の動作フロー

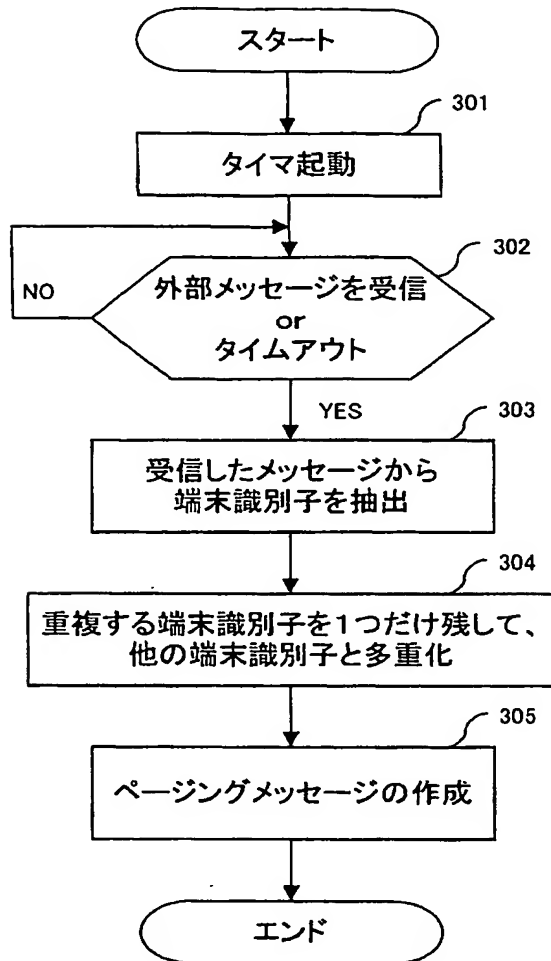


【図 6】

端末番号	ページンググループ
100001	500
100002	500
...	...
200001	550
200002	550

【図 7】

ページングメッセージ作成部の動作フロー

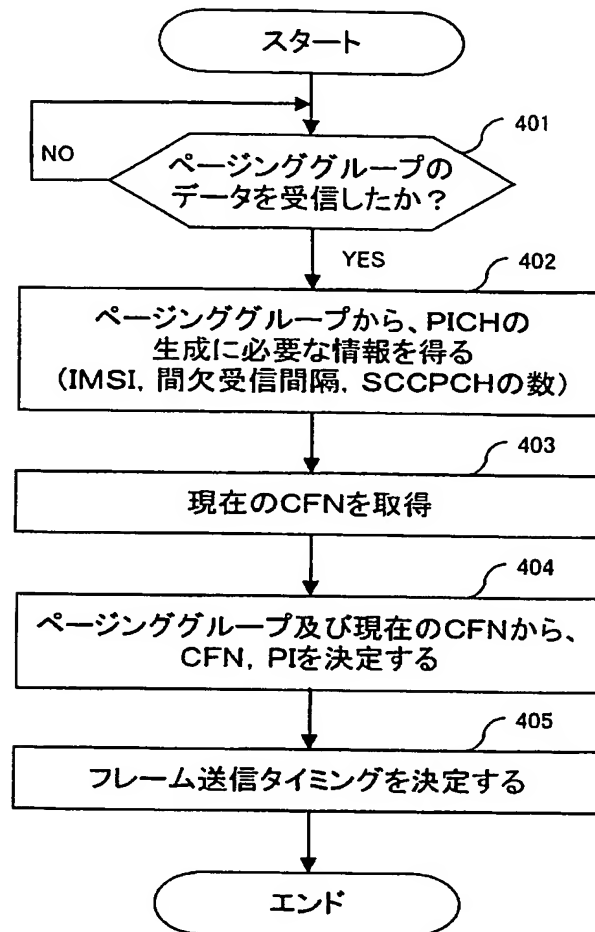


【図 8】

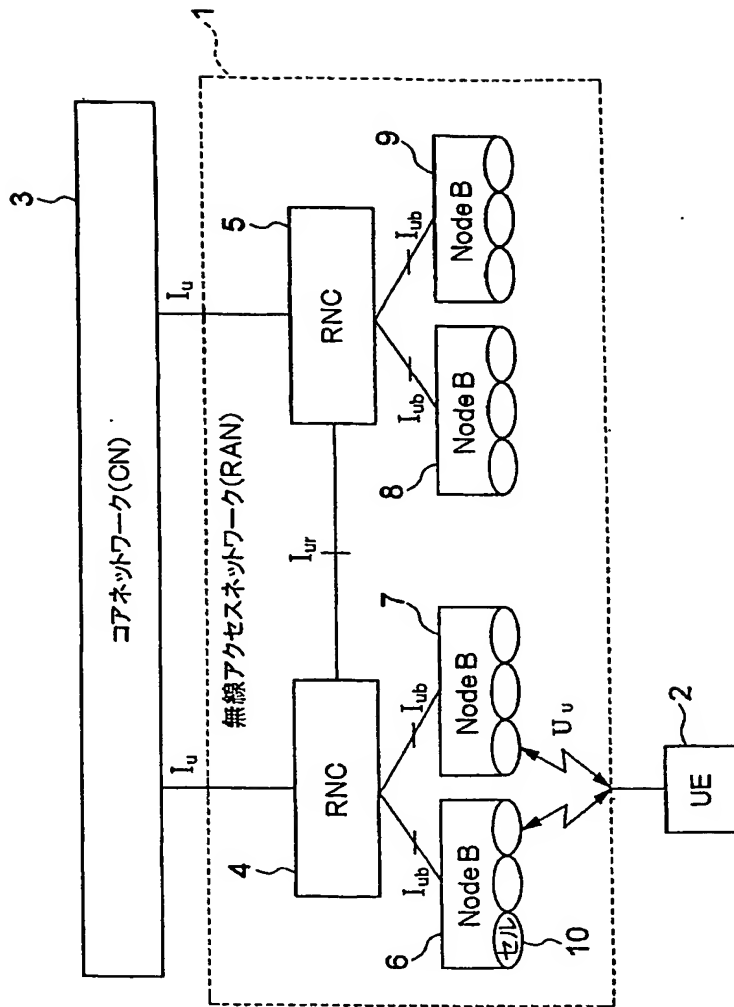
ページングエリア	Node B 番号	Cell 番号
1001	50	10
		11
	51	12
		13
2001	52	14
	100	101
	101	102

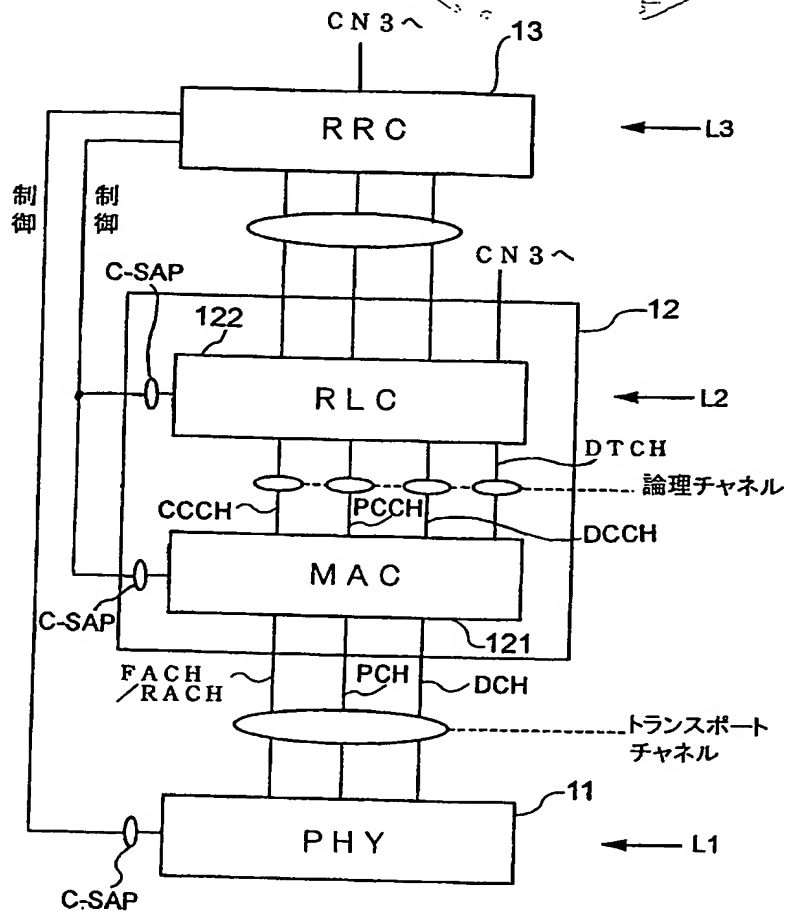
【図 9】

ページング用無線チャネル設定情報決定部の動作フロー



【図 10】





【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 W-CDMA移動通信システムのRNCで、C-U分離をなす場合、ページング処理に際し、既存のインタフェースに影響を与えず、またC-U間の信号量が最も少ないようにする。

【解決手段】 CPSが、ページング処理起動のための外部トリガに応答して、この外部トリガに含まれる端末識別情報に基づきページンググループ情報を決定し（S3）、このページンググループ情報をユーザプレーンを担当するUPSに渡し（S6）、このUPSにおいて、このページンググループ情報を基にページング用無線チャネル設定情報を生成する（S8）。CPSとUPSとの間で渡されるページング情報は、無線依存でないページンググループという情報であり、UPSでは、これを無線依存の情報に変換してページングを行つので、RNCのC-U分離が可能になり、CPSとUPSとが互いに依存しないで発展していくことができる。

【選択図】 図4

特願 2002-360072

出 願 人 履 歷 情 報

識別番号

[000004237]

1. 変更年月日

1990年 8月29日

[変更理由]

新規登録

住 所

東京都港区芝五丁目7番1号

氏 名

日本電気株式会社

**This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning
Operations and is not part of the Official Record**

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

- ☐ **BLACK BORDERS**
- ☐ **IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES**
- ☐ **FADED TEXT OR DRAWING**
- ☐ **BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING**
- ☐ **SKEWED/SLANTED IMAGES**
- ☐ **COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS**
- ☐ **GRAY SCALE DOCUMENTS**
- ☒ **LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT**
- ☐ **REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY**
- ☐ **OTHER: _____**

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.